(12) 公開特許公報(A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

特開平6-75884

(43)公開日 平成6年(1994)3月18日

(51)Int.Cl.⁵

識別記号

庁内整理番号

技術表示箇所

G06F 13/00

355

7368-5B

12/00

5 4 5 A 8526-5B

15/16

3 7 0 M 8840-5L

審査請求 未請求 請求項の数 2(全 14 頁)

(21)出願番号

特願平4-228165

(22)出願日

平成 4年(1992) 8月27日

(71)出願人 000005821

松下電器産業株式会社

大阪府門真市大字門真1006番地

(72) 発明者 榎 本 典 行

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72)発明者 末▲廣▼ 亮 太

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72)発明者 田 中 伸 明

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(74)代理人 弁理士 蔵合 正博

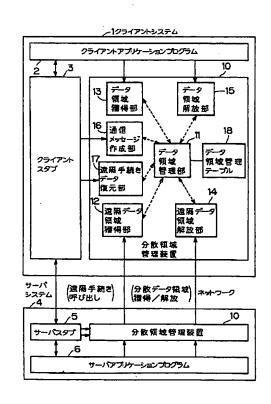
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 分散領域管理装置

(57)【要約】

【目的】 クライアント側およびサーバ側のスタブを含めた分散アプリケーションプログラム全体のデータ領域を統一的に管理する。

【構成】 データ領域管理テーブル18を管理するデータ領域管理部11、データ領域獲得部13、遠隔データ領域獲得部12、データ領域解放部15、遠隔データ領域解放部14、通信メッセージ作成部6および遠隔手続きデータ復元部17を有する分散領域管理装置10を各クライアントシステム1およびサーバシステム4に設けることにより、ネットワークを介して遠隔にあるアプリケーションプログラム2と6とで同一イメージのデータ領域を保有でき、遠隔手続き呼び出し実行時の引数や結果データを両方からアクセスでき、アプリケーションプログラムでのデータ領域管理の設計だけで、プログラム不良の少ない異機種間の分散アプリケーションプログラムを容易に開発することができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 獲得した複数のデータ領域の情報を管理 するデータ領域管理部と、ネットワークを介して離れた 遠隔システムからデータ領域獲得要求を受け、要求され たデータ領域管理情報に基づいてデータ領域を獲得し、 獲得データ領域の情報を前記データ領域管理部へ管理要 求を行なう遠隔データ領域獲得部と、アプリケーション プログラムからのデータ領域獲得要求によりデータ領域 を獲得し、獲得データ領域の情報を前記データ領域管理 部へ管理要求し、データ領域管理情報をパラメータとし " てネットワークを介して遠隔にある前記遠隔データ領域 獲得部へ要求するデータ領域獲得部と、ネットワークを 介して離れた遠隔システムからデータ領域解放要求を受 け、要求されたデータ領域管理情報に基づいてデータ領 域の情報を前記データ領域管理部から取得して解放する 遠隔データ領域解放部と、アプリケーションプログラム からのデータ領域解放要求により要求されたデータ領域 のデータ領域管理情報を前記データ領域管理部から取得 し、該当するデータ領域を解放し、データ領域管理情報 をパラメータとしてネットワークを介して遠隔にある前 記遠隔データ領域解放部へ解放要求するデータ領域解放 部と、遠隔手続き呼び出しの転送データが獲得データ領 域に存在するかどうかを前記データ領域管理部へ問い合 わせ、該当するデータ領域情報を送信する通信メッセー ジへ格納する通信メッセージ作成部と、受信した通信メ ッセージからデータ領域情報を抽出し、そのデータ領域 情報に基づいて復元するデータ領域の位置を前記データ 領域管理部から取得し、そのデータ領域へ遠隔手続き呼 び出しのデータを復元する遠隔手続きデータ復元部とを 備えた分散領域管理装置。

【請求項2】 1つのデータ領域管理情報が、ネットワーク内でユニークなデータ領域識別子に基づいて管理するデータ領域サイズとデータ領域アドレスであり、通信メッセージへ格納するデータ領域情報が、データ領域識別子と転送データが存在するデータ領域の先頭からの相対位置である請求項1記載の分散領域管理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、ネットワークを介した 分散アプリケーションプログラムで利用される遠隔手続 40 き呼び出し装置におけるデータ領域を管理するための分 散領域管理装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】近年、ネットワークを介したクライアント/サーバモデルの分散アプリケーションプログラムを開発するために、遠隔手続き呼び出し装置が広く使用されている。この分散アプリケーションの形態で、クライアントは、遠隔手続き呼び出しを要求する側、サーバは、遠隔手続き呼び出しの要求を受け、要求された処理を行ない、結果を返す側として位置付けられる。このよ 50

2

うな遠隔手続き呼び出し装置の代表的な例として、"Implementing remote procedures calls," by AndrewD. Birrel and Bruce Nelson in ACM Trans. on Computer Systems, Vol. 2, No. 1, Feb. 1984, pp. 35-39. が知られている。

【0003】以下に、従来の遠隔手続き呼び出し装置における分散データ領域の管理について説明する。図11は従来の遠隔手続き呼び出し装置の概略構成を示す図である。図11において、111はクライアントシステムであり、112は遠隔手続き呼び出しを要求するクライアントアプリケーションプログラムであり、113はクライアント側の遠隔手続き呼び出しを実行するクライアントスタブである。114はクライアントシステム111にネットワークを介して接続されたサーバシステムであり、115はサーバ側の遠隔手続き呼び出しを実行するサーバスタブであり、116は要求された遠隔手続きの処理を実行するサーバアプリケーションプログラムである。

【0004】以上のように構成された遠隔手続き呼び出 し装置について、以下その動作について説明する。ま ず、クライアントシステム111のクライアントアプリ ケーションプログラム112が、遠隔手続き呼び出しの 引数データ領域へ遠隔手続き呼び出しのパラメータとな る値を格納する。この時、必要ならばデータ領域を獲得 し、その領域へ値を格納する。遠隔手続き呼び出しの要 求を受けたクライアントスタブ113は、引数データを 通信メッセージとして組み立て、サーバシステム114 側へ送信する。サーバスタブ115は、クライアントシ ステム111から処理要求の通信メッセージを受信し、 通信メッセージから呼び出す手続きを決定し、引数デー タを取り出す。この時、必要ならば引数データを入れる ためのデータ領域を獲得し、そこへ取り出した引数デー タを格納する。この引数データでサーバアプリケーショ ンプログラム116の該当する手続きを呼び出す。サー バアプリケーションプログラム116は、この引数デー タに基づいて処理を実行し、処理結果をサーバスタブ1 15へ返す。この時、必要ならば、処理結果を格納する ためのデータ領域を獲得する。処理結果を返されたサー バスタブ115は、処理結果を通信メッセージとして組 み立て、クライアントシステム111側へ送信する。ク ライアントシステム111のクライアントスタブ113 は、サーバシステム114側から処理結果である通信メ ッセージを受信し、遠隔手続き呼び出しの処理結果デー タを取り出し、それを該当する処理結果データ領域へ格 納する。この時、必要ならば、処理結果を格納するため のデータ領域を獲得する。この処理結果データをクライ アントスタブ113は、クライアントアプリケーション プログラム112へ返し、1つの遠隔手続き呼び出しが 終了する。

0 [0005]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記従 来の遠隔手続き呼び出し装置では、クライアントアプリ ケーションプログラム112、クライアントスタブ11 3、サーバスタブ115、サーバアプリケーションプロ グラム116のそれぞれでデータ領域獲得の可能性があ り、これらの領域は、分散アプリケーションプログラム 内でどのような関連づけた統一的管理も行なわれていな いため、どの構成要素がどのタイミングでその獲得した データ領域を解放するかというデータ領域の管理を考慮 してクライアントおよびサーバのアプリケーションプロ グラムの設計開発を行なう必要がある。もし、このよう な設計を行なわないと、使用済みでその後使用されない データ領域が解放されずに残り、それが次第に大きくな り障害を引き起こしたり、誤って必要な領域を解放する などといった不良を組み込む可能性が高くなるという課 題を有していた。また、このような不良を組み込まない ために、アプリケーションプログラムの設計が複雑にな るという課題も合わせて有していた。

【0006】本発明は、上記従来技術の課題を解決するもので、開発者が、クライアントおよびサーバのアプリケーションプログラムにおけるデータ領域の獲得や解放を設計するだけで、クライアント側およびサーバ側のスタブを含めた分散アプリケーションプログラム全体の統一的なデータ領域管理を行なうことのできる分散領域管理装置を提供することを目的とする。

[0007]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に本発明は、獲得した複数のデータ領域の情報を管理す るデータ領域管理部と、ネットワークを介して離れた遠 隔システムからデータ領域獲得要求を受け、要求された データ領域管理情報に基づいてデータ領域を獲得し、獲 得データ領域の情報をデータ領域管理部へ管理要求を行 なう遠隔データ領域獲得部と、アプリケーションプログ ラムからのデータ領域獲得要求によりデータ領域を獲得 し、獲得データ領域の情報をデータ領域管理部へ管理要 求し、データ領域管理情報をパラメータとしてネットワ ークを介して遠隔にある遠隔データ領域獲得部へ要求す るデータ領域獲得部と、ネットワークを介して離れた遠 隔システムからデータ領域解放要求を受け、要求された データ領域管理情報に基づいてデータ領域の情報をデー 夕領域管理部から取得して解放する遠隔データ領域解放 部と、アプリケーションプログラムからのデータ領域解 放要求により要求されたデータ領域のデータ領域管理情 報をデータ領域管理部から取得し、該当するデータ領域 を解放し、データ領域管理情報をパラメータとしてネッ トワークを介して遠隔にある遠隔データ領域解放部へ解 放要求するデータ領域解放部と、遠隔手続き呼び出しの 転送データが獲得データ領域に存在するかどうかをデー 夕領域管理部へ問い合わせ、該当するデータ領域情報を 送信する通信メッセージへ格納する通信メッセージ作成 50

部と、受信した通信メッセージからデータ領域情報を抽出し、そのデータ領域情報に基づいて復元するデータ領域の位置をデータ領域管理部から取得し、そのデータ領域へ遠隔手続き呼び出しのデータを復元する遠隔手続きデータ復元部とを備えたものである。

[0008]

【作用】本発明は、上記構成によって、ネットワークを介した遠隔にあるクライアントアプリケーションプログラムまたはサーバアプリケーションプログラムが、データ領域の獲得要求を発行することにより、データ領域獲得部によって、同一イメージのデータ領域をどちらの側にも獲得することができる。また、アプリケーションプログラムが不用なデータ領域解放部と遠隔データ領域解放部によって、同一イメージのデータ領域をどちらの側でも解放することができる。このように、ネットワークを介して遠隔にあるクライアントアプリケーションプログラムとサーバアプリケーションプログラムとサーバアプリケーションプログラムで同一イメージのデータ領域を保有することが可能となる。

【0009】また、このデータ領域中に遠隔手続き呼び出し実行時の引数や結果データが存在する場合には、データ領域管理部と通信メッセージ作成部と遠隔手続きデータ復元部によって、クライアント側およびサーバ側で同一獲得データ領域の同じ位置へ引数や結果データを設定することにより、クライアント側およびサーバ側で同じようにアクセスや参照が可能となる。この結果、アプリケーションプログラムのデータ領域の管理方式を設計するだけで、プログラム不良の少ない分散アプリケーションプログラムを容易に開発することができる。また、この分散領域管理装置の構成では、機種依存の領域管理方式を含んでいないため、異機種間のデータ領域の管理も容易に実現することができる。

[0010]

【実施例】以下、本発明の一実施例について図面を参照 しながら説明する。図1は本発明の一実施例における分 散領域管理装置を備えた遠隔手続き呼び出し装置の概略 構成を示すものである。図1において、1はクライアン トシステムであり、2は遠隔手続き呼び出しを要求する クライアントアプリケーションプログラムであり、3は クライアント側の遠隔手続き呼び出しを実行するクライ アントスタブである。4はサーバシステムであり、5は サーバ側の遠隔手続き呼び出しを実行するサーバスタブ であり、6は要求された遠隔手続きの処理を実行するサ ーバアプリケーションプログラムである。クライアント システム1およびサーバシステム4は、それぞれ同じ構 成の分散領域管理装置10を備えている。分散領域管理 装置10において、11は複数の獲得したデータ領域を 管理するデータ領域管理部、12はネットワークを介し て遠隔にある分散領域管理装置10からの要求でデータ

領域獲得を行なう遠隔データ領域獲得部、13はアプリ ケーションプログラム2または6の要求によるデータ領 域獲得と遠隔にある分散領域管理装置10ヘデータ領域 獲得要求を発行するデータ領域獲得部、14はネットワ 一クを介して遠隔にある分散領域管理装置10からの要 求でデータ領域解放を行なう遠隔データ領域解放部、1 5はアプリケーションプログラム2または6の要求によ るデータ領域解放と遠隔にある分散領域管理装置10へ データ領域解放要求を発行するデータ領域解放部、16 は遠隔手続き呼び出しの引数/結果データを通信メッセ ージとして作成する通信メッセージ作成部、17は受信 した通信メッセージから遠隔手続き呼び出しの引数/結 果データを復元する遠隔手続きデータ復元部、18は複 数のデータ領域のデータ領域識別子とデータ領域サイズ とデータ領域アドレスをデータ領域管理情報として格納 しているデータ領域管理テーブルである。

【0011】以上のように構成された遠隔手続き呼び出し装置における分散領域管理装置10の動作について、以下クライアントシステム1側からのデータ領域獲得処理、データ領域解放処理、通信メッセージ作成処理、遠隔手続きデータ復元処理のそれぞれについて説明する。なお、サーバシステム4側からの要求に対しては、処理が逆になる。

【0012】まず、データ領域獲得処理について、図2のデータ領域獲得処理ブロック図と図3および図4のフローチャートを参照してその動作を説明する。図2において、18aはクライアントシステム1のデータ領域管理部11が管理するデータ領域管理テーブル、18bはサーバシステム4のデータ領域管理部11が管理するデータ領域管理テーブルである。19はデータ領域管理テーブル18a,18bにおけるデータ領域歌別子、20はデータ領域サイズ、21はデータ領域アドレスである。22はローカル側のクライアントシステム1で獲得したデータ領域である。

ップ33)。データ領域獲得部13は、データ領域識別 子19とデータ領域サイズ20をパラメータとして、ネ ットワークを介して遠隔にあるサーバシステム4側の分 散領域管理装置10の遠隔データ領域獲得部12へ遠隔 データ領域獲得要求を発行する(ステップ34)。サー バシステム4側からの応答により遠隔データ領域獲得要 求が成功したならば、クライアントアプリケーションプ ログラム2ヘクライアントシステム1内で獲得したデー タ領域22のアドレスを返す(ステップ35)。もし、 失敗したならば、既に獲得したクライアントシステム1 内のデータ領域22を解放し、クライアントシステム1 側のデータ領域管理部11に対して、該当するデータ領 域識別子19のデータ領域22を解放したことを通知す る。これを受けたデータ領域管理部11は、データ領域 管理テーブル18aから、このデータ領域識別子19の 管理情報を削除し、データ領域獲得部13からクライア ントアプリケーションプログラム2ヘエラーを返す (ス テップ36)。

【0014】一方、サーバシステム4側の分散領域管理 装置10は、遠隔データ領域獲得部12が、クライアン トシステム1側からの遠隔データ領域獲得要求を受ける と、要求されたデータ領域サイズのデータ領域23をサ ーバシステム4内部に獲得する(ステップ41)。も し、獲得に失敗したならば、要求側へエラー応答する (ステップ42)。成功したならば、要求されたデータ 領域識別子19、データ領域サイズ20、獲得データ領 域アドレス21をパラメータとして、データ領域管理部 11へ管理要求する。データ領域管理部11は、データ 領域管理テーブル18bを検索し(ステップ43)、同 ーデータ領域識別子19のデータ領域が既に登録されて 存在するかどうかを検査し(ステップ44)、存在する ならば、そのデータ領域アドレスのデータ領域は、使用 中に障害が発生し、その間に要求側で解放されたものと みなして解放する(ステップ45)。その後、管理要求 されたデータ領域識別子19、データ領域サイズ20、 データ領域アドレス21をデータ領域管理部テーブル1 8 b へ登録し、遠隔データ領域獲得部12へ戻る (ステ ップ46)。遠隔データ領域獲得部12は、遠隔データ 領域獲得処理結果を要求元であるクライアントシステム 1側の分散領域管理装置10のデータ領域獲得部13へ 応答する(ステップ47)。

【0015】次に、データ領域解放処理について、図5のデータ領域解放処理プロック図と図6および図7のフローチャートを参照してその動作を説明する。クライアントシステム1の分散領域管理装置10が提供するインタフェースを利用して、クライアントアプリケーションプログラム2からデータ領域アドレスをパラメータとするデータ領域解放要求を発行すると、分散領域管理装置10内のデータ領域解放部15は、データ領域管理部1501へデータ領域アドレス21をパラメータとして管理解

放要求を行なう。データ領域管理部11は、このデータ 領域アドレス21に基づいてデータ領域管理テーブル1 8 a を検索し、該当するデータ領域管理情報を取得し、 この情報をデータ領域管理テーブル18aから削除し、 データ領域解放部15ヘデータ領域識別子19を返す (ステップ61)。データ領域解放部15は、データ領 域識別子19が存在しない場合、エラーをクライアント アプリケーションプログラム2へ返す(ステップ6 2)。データ領域識別子19が存在する場合、データ領 域解放部15は、要求されたアドレスのデータ領域22 を解放し(ステップ63)、データ領域識別子19をパ ラメータとして、ネットワークを介したサーバシステム 4側の分散領域管理装置10の遠隔データ領域解放部1 4 へ遠隔データ領域解放要求を発行する(ステップ6 4)。遠隔データ領域解放要求の結果をサーバシステム 4側の遠隔データ領域解放部14から受けて、クライア ントアプリケーションプログラム2へその結果を返す (ステップ65)。

【0016】一方、遠隔側のサーバシステム4の分散領 域管理装置10は、遠隔データ領域解放部14が、遠隔 データ領域解放要求を受けると、要求されたデータ領域 識別子19のデータ領域アドレス21を得るために、要 求データ領域識別子19をパラメータとして、データ領 域管理部11へ管理解放要求を行なう。データ領域管理 部11は、データ領域識別子19に基づいてデータ領域 管理テーブル18bを検索し(ステップ71)、該当す るデータ領域識別子19の管理情報が存在するならば (ステップ72)、その管理情報をデータ領域管理テー ブル18 bから削除し、遠隔データ領域解放部14へこ のデータ領域識別子19のデータ領域アドレス21を返 す(ステップ73)。返されたデータ領域アドレス21 が存在するならば、そのデータ領域23を解放し(ステ ップ74)、その処理結果を要求元であるクライアント システム1の分散領域管理装置10のデータ領域解放部 15へ返す。この時、データ領域アドレス21が存在し ない場合も正常とみなして、解放処理を行なわないでデ ータ領域解放部15へ返す(ステップ75)。

【0017】次に、通信メッセージ作成処理と遠隔手続きデータ復元処理について、図8の遠隔手続き呼び出し処理ブロック図と図9および図10のフローチャートを参照してその動作を説明する。図8において、24はクライアントシステム1側で作成された通信メッセージ、25は通信メッセージ24における獲得識別子、26は相対アドレス、27は転送データである。クライアントアプリケーションプログラム2が遠隔手続き呼び出しを発行すると、クライアントスタブ3が呼ばれ、クライアントスタブ3は、通信メッセージ24を作成するために通信メッセージ作成部16な、転送するデータがポインタによる参照データでない場合(ステップ91)、そのデータの通信メ

ッセージ24への変換処理を行なう(ステップ92)。 ここで、ポインタによる参照データであるか否かの判断 は、次のようにして行なわれる。通常、このような遠隔 手続き呼び出し処理を行なうクライアントスタブ3やサ ーバスタブ 5 は、クライアントとサーバ間の遠隔手続き 呼び出しインタフェースとして記述された手続き、引数 /結果データから自動生成されるため、実行前にあらか じめどんなデータ型のデータが転送されるか知らされて おり、この情報を利用して判断する。ポインタによる参 10 照データである場合、そのデータが獲得されたデータ領 域に存在するかどうかを、ポインタに含まれる転送デー タアドレスをパラメータとしてデータ領域管理部11へ 問い合わせる。データ領域管理部11は、その転送デー タアドレスがデータ領域管理テーブル18 a に登録され ているデータ領域中に存在するかどうかをデータ領域の 先頭アドレスとデータ領域サイズに基づいて検査し(ス テップ93)、存在するならば、転送データのデータ領 域先頭からの相対アドレス26と存在するデータ領域の データ領域識別子19を返す(ステップ95)。問い合 わせた結果、獲得データ領域でないならば、獲得データ 領域でないという意味の獲得識別子25を通信メッセー ジ24へ付加し、転送データ27の通信メッセージ24 への変換処理を行なう(ステップ94)。また、獲得デ ータ領域であるならば、獲得データ領域であるという獲 得識別子25とデータ領域識別子19と相対アドレス2 6とを通信メッセージ24へ付加し、転送データ27の 通信メッセージ24への変換処理を行なう(ステップ9 6)。1つの転送データ27について通信メッセージ作 成処理終了後、通信メッセージ24を作成しなければな らない次の転送データがあるかどうかを判断し(ステッ プ97)、まだあるならばステップ91から94までの 処理を行なう。この処理は、全転送データが通信メッセ ージとして作成されるまで繰り返される。全転送データ の通信メッセージ作成が完了したならば、クライアント スタブ3へ戻り、作成された通信メッセージ24をサー バスタブ5へ向けて送信する。

【0018】一方、通信メッセージ24を受信したサーバスタブ5は、それを遠隔手続きデータ復元部17は、通信メッセージ24を先頭から参照し、通信メッセージ作成処理と同様の方式でポインタによる参照データであるかないかを判断し(ステップ101)、ポインタによる参照データである場合でがない場合、通信メッセージ24から該当する手続き呼び出しのデータ領域か否かを獲得識別子25を参照して決定し(ステップ103)、獲得データ領域でない場合、通信メッセージ24から該当する手続き呼び出しデータ領域へ転送データ27を復元する(ステップ104)。この場合、グラスを受いまたが、一回の遠隔手続き呼び出しの間だけ有効な

一時的な転送データ格納データ領域を獲得することもあ る。獲得データ領域である場合、データ領域識別子19 と相対アドレス26とを通信メッセージ24から読み出 し、データ領域管理部11に対してこの転送データ27 を復元するデータ領域アドレス21を要求する。この要 求を受けたデータ領域管理部11は、渡されたデータ領 域識別子19に基づいてデータ領域管理テーブル18b を検索し、このデータ領域の先頭アドレスを得る。この 先頭アドレスに渡された相対アドレス26を加算し、転 送データ27を復元するデータ領域アドレス21を求 め、そのアドレスを遠隔手続きデータ復元部17へ返す (ステップ105)。遠隔手続きデータ復元部17は、 データ領域管理部11から返された復元アドレスが指す データ領域へ転送データ27を通信メッセージ24から 復元する(ステップ106)。1つの転送データ27の 復元処理が終ると、通信メッセージ24に格納されてい る全ての転送データが復元されたかどうかを判断し (ス テップ107)、まだ存在するならば、全転送データを 復元するまでステップ101から106までの処理を繰 り返す。通信メッセージ24の全転送データに対して復 20 元処理が終了したならば、サーバスタブ5へ戻り、サー バアプリケーションプログラム6の要求された遠隔手続 きを呼び出す。サーバアプリケーションプログラム6の 遠隔手続きから処理結果が返されたならば、今度は、逆 にサーバ側がこの処理結果の通信メッセージ作成処理を 行ない、クライアント側は、処理結果の遠隔手続きデー タ復元処理を行なう。この時の通信メッセージ組み立て 処理と遠隔手続きデータ復元処理の内容は、要求時の処 理と同じで、クライアントとサーバが逆になっただけで

【0019】以上のように本実施例によれば、分散領域 管理装置10がデータ領域獲得部13および遠隔データ 領域獲得部12を備えているので、ネットワークを介し て遠隔にあるクライアントアプリケーションプログラム またはサーバアプリケーションプログラムが、データ領 域の獲得要求を発行することにより、データ領域獲得部 13と遠隔データ領域獲得部12によって、同一イメー ジのデータ領域をどちらの側にも獲得することができ る。また分散領域管理装置10がデータ領域解放部15 および遠隔データ領域解放部14を備えているので、ア プリケーションプログラムが不用なデータ領域と判断す れば、解放要求することにより、データ領域解放部15 と遠隔データ領域解放部14とにより、同一イメージの データ領域をどちらの側でも解放することができる。こ の結果、ネットワークを介して遠隔にあるクライアント アプリケーションプログラム2とサーバアプリケーショ ンプログラム6とで同一イメージのデータ領域を保有す ることが可能となる。また、分散領域管理装置10が通 信メッセージ作成部16と遠隔手続きデータ復元部17 を備えているので、このデータ領域中に遠隔手続き呼び 50

ある。

出し実行時の引数や結果データが存在する場合には、データ領域管理部11と通信メッセージ作成部16と遠隔手続きデータ復元部17とにより、クライアント側およびサーバ側で同一獲得データ領域の同じ位置へ引数や結果データを設定することができ、クライアント側およびサーバ側で同じようにアクセスや参照が可能となる。これによって、アプリケーションプログラムにおけるデータ領域管理方式を設計するだけで、プログラムに開発するない分散アプリケーションプログラムを容易に開発することができる。また、各機種のオペレーティングシステムのメモリ管理に適合したデータ領域獲得部13、遠隔データ領域獲得部12、データ領域解放部15、遠隔データ領域の管理も容易に実現することができる。

10

[0020]

【発明の効果】以上のように本発明は、分散領域管理装置にデータ領域獲得部、遠隔データ領域獲得部、データ領域解放部、遠隔データ領域解放部、通信メッセージ作成部および遠隔手続きデータ復元部を設けることにより、ネットワークを介して遠隔にあるクライアントアプリケーションプログラムで同一イメージのデータ領域を保有することが可能となるとともに、遠隔手続き呼び出し実行時の引数や結果データをクライアント側およびサーバ側で同じようにアクセスや参照が可能となり、アプリケーションプログラムでのデータ領域管理の設計だけで、プログラム不良の少ない異機種間の分散アプリケーションプログラムを容易に開発することができ、優れた分散領域装置を実現できるものである。

30 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例における分散領域管理装置を 備えた遠隔手続き呼び出し装置の概略構成を示すブロッ ク図

【図2】同装置におけるデータ領域獲得処理を示すブロック図

【図3】同装置におけるローカル側データ領域獲得処理 を示すフローチャート

【図4】同装置における遠隔側データ領域獲得処理を示 すフローチャート

40 【図 5 】同装置におけるデータ領域解放処理を示すブロック図

【図 6 】同装置におけるローカル側データ領域解放処理 を示すフローチャート

【図7】同装置における遠隔側データ領域解放処理を示すフローチャート

【図8】同装置における遠隔手続き呼び出し処理を示す ブロック図

【図9】同装置における通信メッセージ組み立て処理を 示すフローチャート

7 【図10】同装置における遠隔手続き呼び出しデータ復

元処理を示すフローチャート

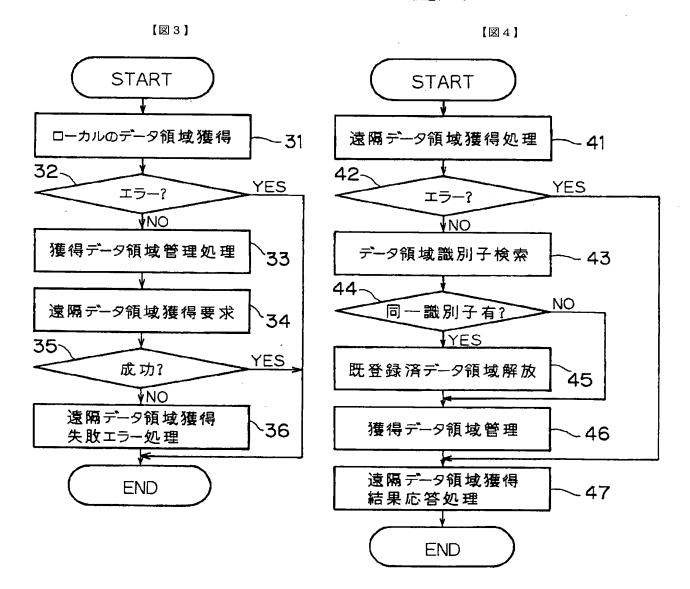
【図11】従来の遠隔手続き呼び出し装置の概略構成を 示すブロック図

【符号の説明】

- 1 クライアントシステム
- 2 クライアントアプリケーションプログラム
- 3 クライアントスタブ
- 4 サーバシステム
- 5 サーバスタブ
- 6 サーバアプリケーションプログラム
- 10 分散領域管理装置
- 11 データ領域管理部
- 12 遠隔データ領域獲得部
- 13 データ領域獲得部

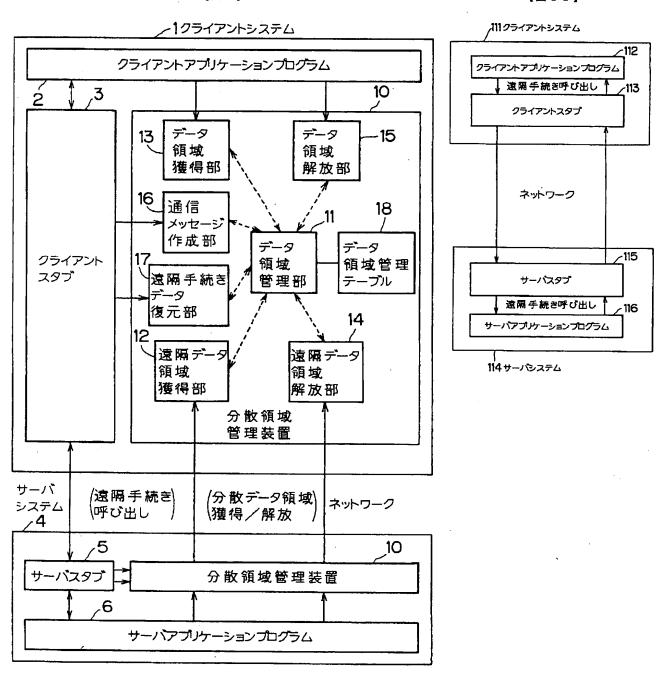
14 遠隔データ領域解放部

- 15 データ領域解放部
- 16 通信メッセージ作成部
- 17 遠隔手続きデータ復元部
- 18, 18a, 18b データ領域管理テーブル
- 19 データ領域識別子
- 20 データ領域サイズ
- 21 データ領域アドレス
- 22 ローカル側獲得データ領域
- 10 23 遠隔側獲得データ領域
 - 24 通信メッセージ
 - 25 獲得識別子
 - 26 相対アドレス
 - 27 転送データ

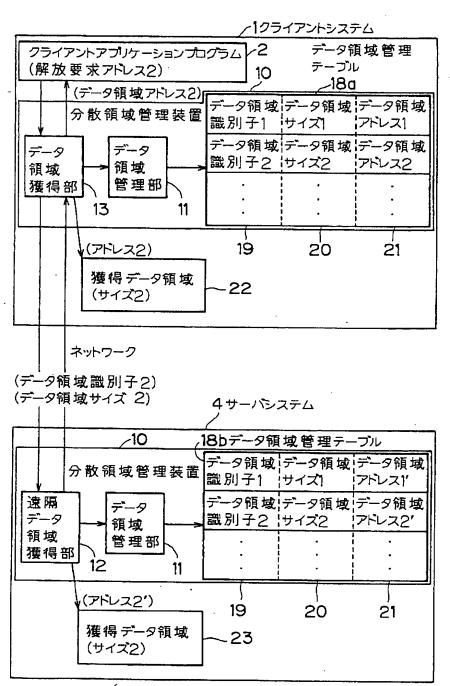


【図1】

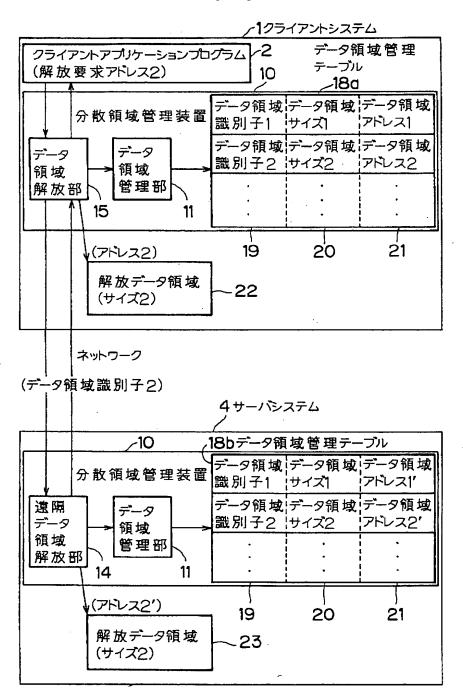
【図11】

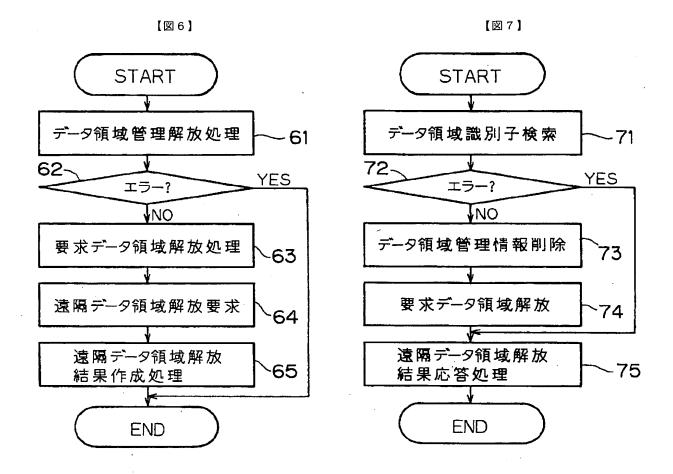


[図2]

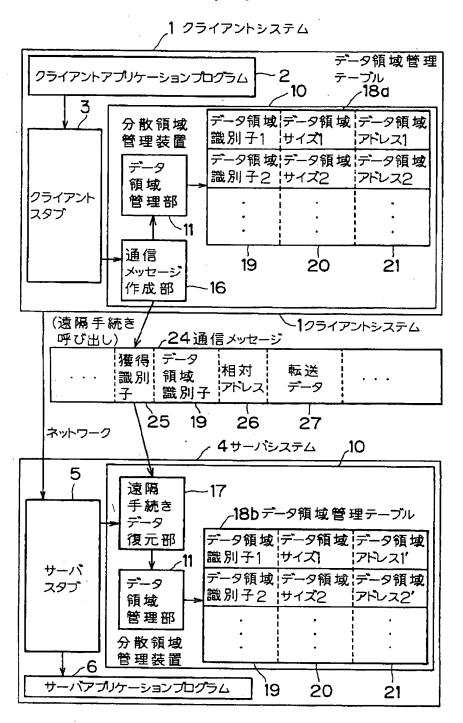


【図5】

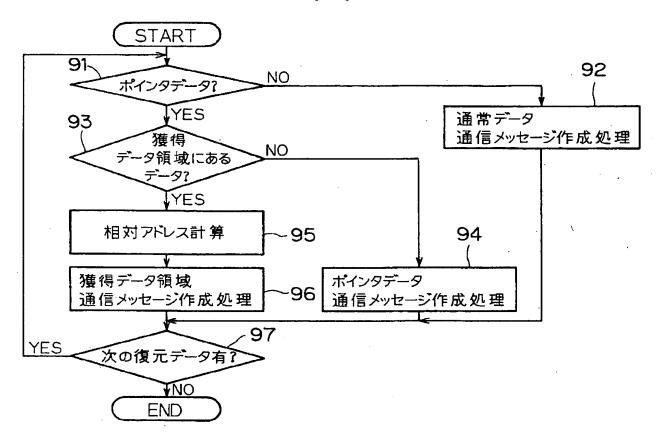




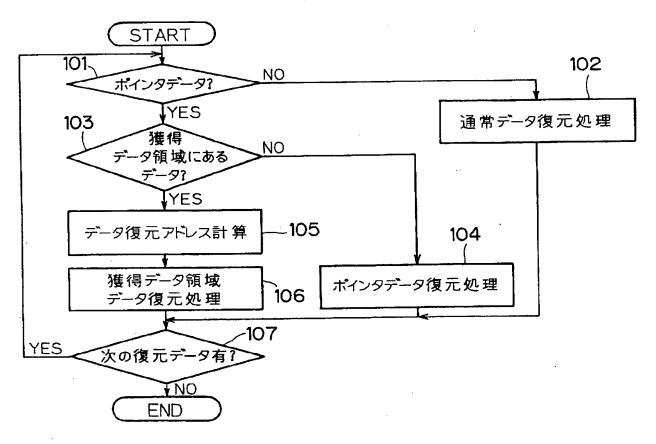
【図8】



【図9】



【図10】



フロントページの続き

(72)発明者 イヴァン ペッチ

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内 (72) 発明者 鈴 木 芳 彦

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72)発明者 篠 原 弘 樹

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内